INFORMATION REPEATER

 $\mathcal{D}\mathfrak{Z}$

Publication number: JP2000134208

Publication date:

2000-05-12

Inventor:

WATANUKI TATSUYA; NOZAKI SHINJI

Applicant:

HITACHI LTD

Classification: - international:

H04L29/06; H04L12/18; H04L12/28; H04L12/56;

H04L29/08; H04L29/06; H04L12/18; H04L12/28; H04L12/56; H04L29/08; (IPC1-7): H04L12/28; H04L12/18; H04L12/56; H04L12/56; H04L29/06;

H04L29/08

- European:

H04L12/18

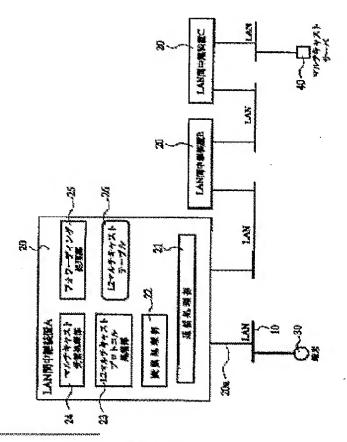
Application number: JP19980299613 19981021 Priority number(s): JP19980299613 19981021 Also published as:

S US6853639 (B1)

Report a data error here

Abstract of JP2000134208

PROBLEM TO BE SOLVED: To easily provide a multicast service by various multicast protocols on an information network by low traffic. SOLUTION: In the information network provided with plural LANs 10 for connecting the host of a terminal 30 and a multicast server 40, etc., and plural inter-LAN repeaters 20 for connecting the LANs 10, the respective inter-LAN repeaters 20 are provided with a conversion processing part 22 for performing a conversion operation between the multicast protocol of the L2 level of GMRP or the like and the multicast protocol of the L3 level of IGMP or the like and an L2 multicast table 26. Even in the case that the processing function of the multicast protocol of the L2 level is not mounted on the terminal 30, the selective distribution to the pertinent terminal 30 of multicast packets inside an IP sub net to which the terminal 30 belongs is made possible as if the GMRP of the L2 level is supported.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特期2000-134208 (P2000-134208A)

(43)公開日 平成12年5月12日(2000.5.12)

(51) Int.Cl.7		識別記号		FI				デーマコート*(参考)
H04L	12/28			H04	4 L 11/00		310D	5 K O 3 O
	12/18				11/18			5 K O 3 3
	12/66				11/20		В	5 K O 3 4
	12/56						102D	9A001
	29/06				13/00		305B	
			審查請求	未請求	請求項の数7	OL	(全 19 頁)	最終頁に続く

(21)出顧番号	特願平10-299613	(71)出顧人	000005108
5			株式会社日立製作所
(22)出顧日	平成10年10月21日(1998.10.21)		東京都千代田区神田駿河台四丁目 6 番地
		(72)発明者	綿貫 達哉
			神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日
			立製作所汎用コンピュータ事業部内
		(72)発明者	野崎 信司
		(10//00/16)	
			神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日
			立製作所汎用コンピュータ事業部内
		(74)代理人	100080001
			弁理士 筒井 大和
		1	

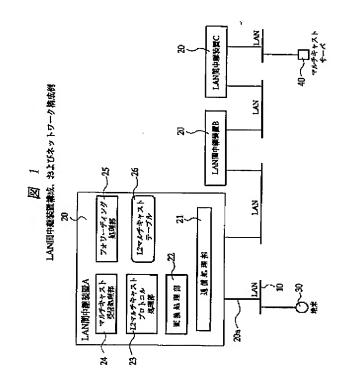
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報中継装置

(57)【要約】

【課題】 簡便かつ低トラフィックにて、情報ネットワーク上での多様なマルチキャストプロトコルによるマルチキャストサービスを実現する。

【解決手段】 端末30やマルチキャストサーバ40等のホストが接続される複数のLANI0と、LANI0を接続する複数のLAN間中継装置20とを含む情報ネットワークにおいて、個々のLAN間中継装置20に、GMRP等のL2レベルのマルチキャストプロトコルと、IGMP等のL3レベルのマルチキャストプロトコルとの間での変換操作を行う変換処理部22およびL2マルチキャストテーブル26を備え、端末30にL2レベルのマルチキャストプロトコルの処理機能が実装されていない場合でも、L2レベルのGMRPをサポートしているかのように、端末30が属するIPサブネット内でのマルチキャストバケットの当該端末30への選択的な配信を可能にした。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の論理的または物理的な情報ネットワークにおける情報の中継動作を行う情報中継装置であって、OSI参照モデルの異なる階層レベルの各々で機能する異なるマルチキャストプロトコル間の変換を行うマルチキャストプロトコル変換手段を備えたことを特徴とする情報中継装置。

【請求項2】 請求項1記載の情報中継装置において、変換用テーブルを設け、前記OSI参照モデルの異なる 階層レベルの各々で機能する異なるマルチキャストプロ 10 トコル間の変換を、あらかじめ前記変換用テーブルに登録しておいた個々の前記マルチキャストプロトコルに固有なマルチキャストアドレスのプリフィクスとの組み合わせで行うことを特徴とする情報中継装置。

【請求項3】 請求項1記載の情報中継装置において、前記情報ネットワーク上のマルチキャストメッセージをモニタする手段と、変換用テーブルを設け、モニタした前記マルチキャストメッセージ毎に固有なマルチキャストアドレスのブリフィクスを前記変換用テーブルに登録し、異なるマルチキャストプロトコル間の変換を、前記 20変換用テーブルに登録された前記プリフィクスとの組み合わせで行うことを特徴とする情報中継装置。

【請求項4】 請求項1,2または3記載の情報中継装置において、前記マルチキャストプロトコル変換手段は、前記OSI参照モデルにおける第3層(ネットワーク層)のマルチキャストプロトコルメッセージを受信した場合に、第2層(データリンク層)のマルチキャストプロトコルメッセージに変換して送信する機能を備えたことを特徴とする情報中継装置。

【請求項5】 請求項1,2または3記載の情報中継装 30 置において、前記マルチキャストプロトコル変換手段は、前記OSI参照モデルにおける第2層(データリンク層)のマルチキャストプロトコルメッセージを受信した場合に、第3層(ネットワーク層)のマルチキャストプロトコルメッセージに変換して送信する機能を備えたことを特徴とする情報中継装置。

【請求項6】 請求項4または5記載の情報中継装置に おいて、前記第2層(データリンク層)および前記第3 層(ネットワーク層)の各々において複数の前記マルチ キャストプロトコルが存在する場合、これら複数のマル 40 チキャストプロトコル間の考えられるすべての組み合わ せについて、前記マルチキャストプロトコルメッセージ の変換を行うことを特徴とする情報中継装置。

【請求項7】 請求項4,5または6記載の情報中継装 置において、

前記第2層(データリンク層)のマルチキャストプロトコルが、GMRP(GARP Multicast Registration Protocol)であり、前記第3層(ネットワーク層)のマルチキャストプロトコルが、

IGMP (Internet Group Management Protocol).

または、DVMRP (Distance Vector MulticastRouting Protoco 1)、

または、PIM-SM (Protocol-Independent Multicast-Sparse Mode)、

または、PIM-DM (Protocol-Independent Multicast-Dense Mode).

**tt, MOSPF (Multicast Extensions to OSPF),

または、CBT (Core-Based Trees)、

または、IPv6のMLD (Multicast Li stener Discovery)、

であることを特徴とする情報中継装置。

【発明の詳細な説明】

0 [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、情報中継技術に関し、特に、ブリッジやルータ、LANスイッチ等の情報ネットワーク間接続機器等に適用して有効な技術に関する。

[0002]

【従来の技術】たとえば、情報通信の分野では、一般に 1台のホストから複数のホストに対して同時に同一のデ ータを配信する方法としてマルチキャスト配信と呼ばれ る方法がある。マルチキャスト配信では複数のホストで 1つのグループを形成し、該グループ内の全ホストへ1 つのマルチキャストパケットを用いて同一のデータを配 信する。インターネットにおける標準プロトコルである TCP/IP(Transmission Contr ol Protocol/Internet Prot ocol)においても、このマルチキャスト配信を使っ たIPマルチキャストと呼ばれる技術がある。

【0003】IPマルチキャストではグループ毎にIPマルチキャストアドレスと呼ばれる特定のIPアドレスを規定し、該IPマルチキャストアドレスを宛先IPアドレスとしたIPマルチキャストパケットを用いて各ホストペデータを配信する。

【0004】IPマルチキャストの1プロトコルとして RFC(Request ForComment)11 12、2236、およびドラフト('98年6月での最 新版はdrafto~ietf-idmr-igmpv3-00.txt)記載のIGMP(Interne t Group Management Protoc o1)がある。IGMPはホストが隣接するルータに対 してマルチキャスト配信を要求するためのプロトコルで ある。これにより、ホストはIPマルチキャストパケッ トの受信が可能になる。

【0005】IGMPはOSI(Open Systems Interconnect)参照モデルの第3層 (ネットワーク層) のプロトコルである。

【0006】 Cれとは別に第2層(データリンク層)に おけるマルチキャスト配信のIプロトコルとしてIEE E(Institute of Electrical and Electronics Engineer s)802.1dドラフト('98年6月での最新版は IEEE802.1d/D17) 記載のGMRP(GA 10 RP(Generic Attribute Regi stration Protocol) Multic ast Registration Protoco 1)がある。

【0007】GMRPではホストが隣接するブリッジ、あるいはLAN(Local Area Network)スイッチに対してデータリンク層でのマルチキャスト配信を要求するためのプロトコルである。これにより、ホストはデータリンク層のマルチキャストバケットの受信が可能となる。以下このデータリンク層のマルチ 20キャストバケットのことをMAC(Media Access Control)マルチキャストバケットと呼ぶ。IGMPとの違いは、IGMPがIPに特化したプロトコルであるのに対し、GMRPはネットワーク層に依存しないプロトコルであるという点である。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】上述の前者のIGMPは、たとえば広く普及しているパーソナルコンピュータ等のOSであるWINDOWS95等に標準で実装されているため、簡単に利用できるという利点はあるが、既 30述のようにIPアドレスでマルチキャストを行う方式であるため、たとえばIPサブネット内の構成を意識することができず、マルチキャストへの加入を宣言したホストが属する当該IPサブネット内の全てのスイッチおよびホストへ、マルチキャストサーバからのマルチキャストが一律に中継されてしまう。このため、マルチキャストに起因してIPサブネット内での無駄なトラフィックが増加する、という技術的課題がある。

【0009】とのととは、たとえばインターネット等におけるマルチキャスト機能を利用した、いわゆるPush型の情報配信サービスの普及を考慮すると、マルチキャストに起因するトラフィックの制御/削減は、一層大きな技術的課題となる。

【0010】一方、後者のGMRPは、MACアドレスでマルチキャストを行うため、中継装置は、マルチキャストへの加入を宣言したホスト(が接続されたボート)のみに選択的にマルチキャストバケットを中継でき、無駄なトラフィックの発生は回避できるが、ネットワークに接続されたすべての中継装置やホストに、このGMRPを実装していることが前提となり、簡便な普及や利用 50

が難しい、という技術的課題がある。すなわち、インターネット等の広範な普及に伴って情報ネットワークに接

ーネット等の広範な普及に伴って情報ネットワークに接続される既存のパーソナルコンピュータ等のホストの数は莫大であり、これらのすべてにGMRPの実装を期待することは実際上困難である。

【0011】本発明の目的は、ネットワークのトラフィックを必要以上に増加させることなく、マルチキャストサービスを実現することが可能な情報中継技術を提供することにある。

【0012】本発明の他の目的は、ネットワークに接続され、マルチキャストサービスを利用するホストにおけるソフトウェアの実装の簡略化を実現することが可能な情報中継技術を提供することにある。

【0013】本発明の他の目的は、マルチキャストサービスに起因するネットワークのトラフィック増加の抑制と、マルチキャストサービスの簡便な実現および利用とを両立させることが可能な情報中継技術を提供することにある。

【0014]本発明の他の目的は、ネットワークに接続されるホストにおけるマルチキャスト用ソフトウェアの実装の簡略化と、多様なマルチキャストプロトコルの利用とを両立させることが可能な情報中継技術を提供することにある。

[0015]

【課題を解決するための手段】本発明は、複数の論理的または物理的な情報ネットワークにおける情報の中継動作を行う情報中継装置において、OSI参照モデルの異なる階層レベルの各々で機能する異なるマルチキャストプロトコル間の変換を行うマルチキャストプロトコル変換手段を備えたものである。

【0016】より具体的には、たとえば、OSI参照モデルにおける第3層(ネットワーク層)におけるマルチキャストプロトコル(IGMP/DVMRP/MOSPF/PIM-SM/PIM-DM/CBT/MLD等)のメッセージを受信した際、第2層(データリンク層)におけるマルチキャストプロトコル(GMRP等)のメッセージに変換し、送信する手段を設ける。

【0017】また、第2層(データリンク層)におけるマルチキャストプロトコル(GMRP等)のメッセージを受信した際、第3層(ネットワーク層)におけるマルチキャストプロトコル(IGMP/DVMRP/MOSPF/PIM-SM/PIM-DM/CBT/MLD等)のメッセージに変換し、送信する手段を設ける。

【0018】また、第2層(データリンク層)におけるマルチキャストプロトコルから第3層(ネットワーク層)におけるマルチキャストプロトコルへの変換を考えられる全てで行う機能を設ける。

【0019】また、必要に応じて、変換用テーブルを設け、第2層(データリンク層)におけるマルチキャストプロトコルから第3層(ネットワーク層)におけるマル

5

チキャストブロトコルへの変換をあらかじめ変換用テーブルに登録されたマルチキャストアドレスのPrefixを用いて行う。

【0020】また、ネットワークを流れるマルチキャストパケットのモニタ手段、変換用テーブルを設け、モニタしたマルチキャストパケットのマルチキャストアドレスのPrefixを変換テーブルに登録し、第2層(データリンク層)におけるマルチキャストプロトコルから第3層(ネットワーク層)におけるマルチキャストプロトコルへの変換を変換用テーブルに登録されたPrefixを用いて行う。

[0021]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態を図面 を参照しながら詳細に説明する。

【0022】図1は、本発明の情報中継装置の一実施の 形態であるLAN間中継装置を含む情報ネットワークの 構成の一例を示す概念図である。

【0023】なお、以下の説明では、LAN間中継装置の変換処理の一例として、OSI参照モデルの第2層(データリンク層)におけるマルチキャストプロトコルと、第3層(ネットワーク層)におけるマルチキャストプロトコルとの間の変換について説明する。また、第2層(データリンク層)および第3層(ネットワーク層)を、それぞれL2およびL3と表記し、各々におけるマルチキャストプロトコルを、L2マルチキャストプロトコル、上3マルチキャストプロトコル、等のよう表記する。

【0024】本実施の形態の情報ネットワークは、複数のローカルエリアネットワーク(LAN)10と、これらの間における情報中継動作を行う複数のLAN間中継 30装置20(LAN間中継装置A、LAN間中継装置B、LAN間中継装置C)と、任意のLAN10に接続されたホスト等の端末30と、任意のLAN10に接続されたマルチキャストサーバ40、等で構成されている。

【0025】本実施の形態の場合、個々のLAN間中継装置20は、通信処理部21と、変換処理部22と、L2マルチキャストプロトコル処理部23と、マルチキャスト受信処理部24と、フォワーディング処理部25と、L2マルチキャストテーブル26とを含んでいる。【0026】通信処理部21は、LAN間中継装置20の複数のボート20aを介した外部との間の情報の授受を制御するハードウェアやソフトウェア等で構成される。

【0027】変換処理部22は、後述の図4に例示されるフローチャート等の処理にて、L3マルチキャストプロトコルからL2マルチキャストプロトコルへの変換処理を行うソフトウェア等で構成される。

【0028】L2マルチキャストプロトコル処理部23 は、たとえばGMRP等のL2マルチキャストプロトコ ルの処理を行うソフトウェア等で構成される。 【0029】マルチキャスト受信処理部24と、後述の図2に例示されるフローチャート等の処理にて、マルチキャストバケットの種別に応じて、フォワーディング処理、L2マルチキャストプロトコル処理、変換処理、等に振り分ける動作を行うソフトウェア等で構成される。

【0030】フォワーディング処理部25は、受信した中継データをそのまま所定の送り先に送り出す動作を行うソフトウェア等で構成される。

【0031】L2マルチキャストテーブル26は、図5に例示されるように、L2マルチキャストアドレス26 aと、当該L2マルチキャストアドレスに該当するマルチキャストサービスの利用を宣言している端末30が接続されている送信先ボートを示す送信先ボート26bとが対応付けられて格納されている。

【0032】以下、本実施の形態の作用の一例について 説明する。

【0033】まず、図2のフローチャートにてマルチキャスト受信処理部24の動作について説明する。

【0034】まず、マルチキャストメッセージの受信の 7年を監視し(ステップ1001)、受信があったら、 L3マルチキャストプロトコルメッセージの受信の場合 には(ステップ1002)、L3→L2の変換処理(ステップ1006)を行い、L2マルチキャストプロトコルメッセージの受信の場合には(ステップ1003)、 L2マルチキャストプロトコル処理(ステップ100 5)を行い、いずれでもない場合には、フォワーディング処理(ステップ1004)、を行う。

【0035】フォワーディング処理では、一例として図3のフローチャートに例示されるように、L2マルチキャストアドレスでL2マルチキャストテーブル26等のMACマルチキャストテーブルの検索を行い(ステップ1101)、ヒットした場合には(ステップ1102)、受信ボート以外の送信先ボートへバケットを中継し(ステップ1103)、ヒットしない場合には、全ポートへバケットを中継するか、または当該バケットを破棄する(ステップ1104)。

【0036】変換処理では、図4に例示されるように、まず、受信メッセージ内のL3マルチキャストアドレスからL2マルチキャストアドレスへの変換を行い(ステップ1301)、その後、受信メッセージがマルチキャスト送信要求か否かを判別し(ステップ1302)、送信要求の場合には、L2マルチキャストプロトコルの送信要求メッセージを生成して送信する(ステップ1304)とともに、L2マルチキャストテーブル26のエントリ追加更新を行う(ステップ1305)。

【0037】受信メッセージが送信要求でない場合には、さらに受信メッセージがマルチキャスト送信拒否要求か否かを判別し(ステップ1303)、送信拒否要求の場合には、L2マルチキャストプロトコルの送信拒否50 メッセージを生成して送信する(ステップ1306)と

7

ともに、L2マルチキャストテーブル26のエントリ削 除更新を行う(ステップ1307)。

【0038】以下、具体的なL2およびL3マルチキャストプロトコル間の変換例について説明する。

【0039】(1) L3マルチキャスト(加入/離脱プロトコル)メッセージ→L2マルチキャストメッセージ 変換の場合。

【0040】L3マルチキャストプロトコルがIGMPで、L2マルチキャストプロトコルがGMRPの場合、情報の流れは、図21の矢印2I0に示されるように、・端末(IGMPメッセージ送信)→LAN間中継装置A(GMRPメッセージに変換、送信)→LAN間中継装置Bへ

となる。

【0041】図6に例示されるように、IGMPメッセージフォーマット100は、MACヘッダ100a、IPヘッダ100b、IGMPメッセージ100c、type100d、IPマルチキャストアドレス100e、その他100f、等で構成されている。type100dの設定値の示すメッセージの種類(意味)は、図7の 20テーブル110に示すような関係になっている。

【0042】一方、図8に示すように、GMRPメッセージフォーマット120は、MACヘッダ120a、GMRPメッセージ120b、type120c、L2マルチキャストアドレス120d、その他120e、等で構成されている。type120cの示すメッセージの種類(意味)は、図9のテーブル130に示すような関係になっている。

【0043】従って、IGMPメッセージからGMRPメッセージへの変換に際しては、加入メッセージの場合 30には、たとえば、IGMPのtype100dの"Membership Report"(0x12/0x16)を、GMRPのtype120cの"JoinIn"(0x2)に置き換え、離脱メッセージの場合には、IGMPのtype100dの"Leave Group"(0x17)を、GMRPのtype120cの"LeaveIn"(0x4)に置き換える。

【0044】さらに、図10に例示されるように、アドレス変換については、IPv4の場合には、全32ビットのIPv4マルチキャストアドレスの下位23ビットはそのままとし、上位側の9ビットを、全48ビットのL2マルチキャストアドレスの先頭側24ビット+1ビット(0)で置き換える。

【0045】図11に、L2マルチキャストプロトコルがGMRPの場合の、図2のステップ1005における L2マルチキャストプロトコル処理フローの具体例を示す。

【0046】すなわち、受信したL2マルチキャストブロトコルメッセージがGMRPの"Join In"/ "Join Empty"の場合には(ステップ120 1)、L2マルチキャストテーブル26のエントリの追加更新を行う(ステップ1203)。

【0047】また、GMRPの"LeaveIn"/ "LeaveEmpty"/"LeaveAll"の場合には(ステップ1202)、L2マルチキャストテーブル26のエントリの削除更新を行う(ステップ1204)。

【0049】すなわち、図10に例示した方法で、受信メッセージ内の I P マルチキャストアドレスから、L2 マルチキャストアドレスへの変換を行い(ステップ 1401)、I GMPの"Membership Report"メッセージの場合には(ステップ 1402)、GMR P の"Join In"メッセージを生成して送信し(ステップ 1404)、さらにL2 マルチキャストテーブル26 のエントリ追加更新を行う(ステップ 1405)。

0 【0050】また、IGMPの"LeaveGroup"メッセージの場合には(ステップ1403)、GMRPの"LeaveIn"メッセージを生成して送信し(ステップ1406)、さらにL2マルチキャストテーブル26のエントリ削除更新を行う(ステップ1407)。

【0051】L3マルチキャストプロトコルがMLDで、L2マルチキャストプロトコルがGMRPの場合、の情報の流れは、

・端末(MLDメッセージ送信)→LAN間中継装置A) (GMRPメッセージに変換、送信)→LAN間中継装 置Bへ

となる。

【0052】 CのMLDメッセージフォーマット200は、図26に例示されるように、MACヘッダ200 a、IPv6ヘッダ200 b、MLDメッセージ200 c、type200d、IPv6マルチキャストアドレス200e、その他200f、等の情報で構成される。【0053】 Cの場合、type200dの設定値が131の場合には、マルチキャストサービスへの加入要求を示す"Multicast Listener Report"メッセージを表し、設定値が132の場合には、マルチキャストサービスへの離脱要求を示す"Multicast Listener Done"メッセージを表す。

【0054】従って、図12に相当するL3マルチキャストプロトコルから、L2マルチキャストプロトコルへの変換を行う場合、図16に例示されるように、同図の上側のIPv6マルチキャストアドレスの下位32ビット部分を、同図下側のL2マルチキャストアドレスの下50位32ビットに複写することでアドレス変換を行うとと

8

ቴሌ、 "Multicast Listener Re port"メッセージを、L2のGMRPの "Join In" / "JoinEmpty" に変換し、 "Mult icast Listener Done"を、GMR Pの "LeaveIn" / "LeaveEmpty" / "LeaveAll" に変換する。

【0055】以上のような、L2マルチキャストプロト コルとL3マルチキャスト(加入/離脱プロトコル)メ ッセージの変換の対応関係を、L2がGMRP、L3が IGMPおよびMLDの場合について、図20のテーブ 10 ル150の上段側に示す。

【0056】(2) L3マルチキャスト(経路制御プロ トコル) メッセージ→L2マルチキャストメッセージ変

L2マルチキャストプロトコルがGMRPで、L3マル チキャストプロトコルがDVMRPの場合、情報の流れ は、図21の矢印220に示されるように、

・LAN間中継装置A(DVMRPメッセージ送信)→ LAN間中継装置B(GMRPメッセージに変換、送 信)→LAN間中継装置C となる。

【0057】 この場合、DVMRPでは、図22に示さ れるように、DVMRPメッセージフォーマット160 は、MACヘッダ160a、IPヘッダ160b、DV MRPメッセージ160c、code160d、IPマ ルチキャストアドレス160e、その他160fからな る。code160dの設定値の意味は、7がPrun eメッセージ、8がGraftメッセージを示す。

【0058】そして、図20のテーブル150の下段側 に示されるように、DVMRPの"Graft"および 30 "Prune" が、それぞれ、GMRPの "Join" 系および "Leave" 系のメッセージに変換される。 【0059】L2マルチキャストプロトコルがGMRP で、L3マルチキャストプロトコルがP1M-DMの場 合、情報の流れは、

・LAN間中継装置A(PIM-DMメッセージ送信) →LAN間中継装置B(GMRPメッセージに変換、送 信)→LAN間中継装置C となる。

【0060】 この場合、PIM-SM/DMでは、図2 3に示されるように、PIM-SM/DMメッセージフ ォーマット170は、MACヘッダ170a、IPヘッ ダ170b、PIM-SM/DMメッセージ170c、 type170d、1Pマルチキャストアドレス170 e、その他170fからなる。type170dの設定 値の意味は、3がJoin/Pruneメッセージ、6 がGraftメッセージを示す。

【0061】そして、図20のテーブル150の下段側 に示されるように、PIM-DMの"Graft"およ Pの"Join"系および"Leave"系のメッセー ジに変換される。

【0062】L2マルチキャストプロトコルがGMRP で、L3マルチキャストプロトコルがPIM-SMの場 合、情報の流れは、

・LAN間中継装置A(PIM-SMメッセージ送信) →LAN間中継装置B(GMRPメッセージに変換、送 信)→LAN間中継装置C

【0063】との場合、メッセージフォーマットは、上 述の図23に既述の通りであり、図20のテーブル15 Oの下段側に示されるように、PIM-SMの "Joi n" / "Prune"が、GMRPの"Join"系お よび "Leave" 系のメッセージに変換される。

【0064】L2マルチキャストプロトコルがGMRP で、L3マルチキャストプロトコルがCBTの場合、情 報の流れは、

・LAN間中継装置A(CBTメッセージ送信)→LA N間中継装置B(GMRPメッセージに変換、送信)→ 20 LAN間中継装置C

となる。

【0065】との場合、CBTでは、図24に示される ように、CBTメッセージフォーマット180は、MA Cヘッダ180a、IPヘッダ180b、CBTメッセ ージ180c、type180d、IPマルチキャスト アドレス180e、その他180fからなる。type 180dの設定値の意味は、1がJOIN_REQUE STメッセージ、3がQUIT_NOTIFICATI ONメッセージを示す。

【0066】そして、図20のテーブル150の下段側 に示されるように、CBTの"JOIN_REQUES T" および "QUIT_NOTIFICATION" が、それぞれ、GMRPの"Join"系および"Le ave" 系のメッセージに変換される。

【0067】L2マルチキャストプロトコルがGMRP で、L3マルチキャストプロトコルがMOSPFの場 合、情報の流れは、

・LAN間中継装置A(MOSPFメッセージ送信)→ LAN間中継装置B(GMRPメッセージに変換、送 40 信)→LAN間中継装置C となる。

【0068】 この場合、MOSPFでは、図25に示さ れるように、MOSPFメッセージフォーマット190 は、MACヘッダ190a、IPヘッダ190b、MO SPFメッセージ190c、type190d、IPマ ルチキャストアドレス190e、その他190fからな る。 type 190 dの設定値の意味は、6 がGrou p-membership-LSAメッセージを示す。 【0069】そして、図20のテーブル150の下段側 び"Join"/"Prune"が、それぞれ、GMR 50 に示されるように、MOSPFの"Group-mem bership-LSA"が、GMRPの"Join" 系に変換される。

【0070】(3) L2マルチキャストメッセージ→L 3マルチキャスト(加入/離脱プロトコル) メッセージ 変換

まず、L2からL3のマルチキャストプロトコルへの変換処理の場合の、一般的な受信処理フローを図13に示す。

【0071】すなわち、L2マルチキャストメッセージの受信の有無を監視し(ステップ1501)、受信があった場合には、L2マルチキャストプロトコルメッセージか否かを判別し(ステップ1502)、L2マルチキャストプロトコルメッセージの場合には、既述の図11のフローチャートに例示されたような、L2マルチキャストプロトコル処理を実行し(ステップ1504)、さらにL3マルチキャストプロトコルへの変換処理を行う(ステップ1505)。

【0072】ステップ1502でプロトコルメッセージでないと判定された場合には、そのまま中継先に送り出すフォワーディング処理を行う(ステップ1503)。【0073】さらに、上述のステップ1505の変換処理では、たとえば、図14のフローチャートに例示される処理を行う。

【0074】すなわち、まず、既述の図10または図16に例示された方法で、L2からL3へのマルチキャストアドレスの変換を行う(ステップ1601)。次に、受信したL2のメッセージがマルチキャスト送信要求の場合には(ステップ1602)、意味が等価なL3マルチキャストプロトコルの送信要求メッセージを生成して中継先に送信する(ステップ1604)。マルチキャスト送信要求でない場合には、さらに、マルチキャスト送信担否要求の場合には、意味が等価なL3マルチキャストプロトコルの送信拒否メッセージを生成して中継先に送信する(ステップ1605)。

【0075】変換処理のより具体的な一例として、12マルチキャストプロトコルがGMRP、13マルチキャストプロトコルがIGMPの場合について、図15のフローチャートにて説明する。

【0076】なお、この場合の情報の流れは、図21の 40 矢印230に示されるように、

・端末(GMR Pメッセージ送信)→LAN間中継装置 A(IGMPメッセージに変換、送信)→LAN間中継 装置B

のようになる。

【0077】まず、既述の図10のようにして、L2からL3へのマルチキャストアドレスの変換を行う(ステップ1701)。次に、受信したL2マルチキャストプロトコルメッセージがGMRPの"JoinIn"/ "JoinEmpty"の場合には(ステップ170 2)、L3のIGMPの"Membership Report" メッセージを生成して中継先に送信する(ステップ1704)。

12

【0078】また、GMRPの"LeaveIn"/ "LeaveEmpty"/"LeaveAll"の場合には(ステップ1703)、L3のIGMPの"LeaveGroup"メッセージを生成して中継先に送信する(ステップ1705)。

【0071】すなわち、L2マルチキャストメッセージ 【0079】また、L2マルチキャストプロトコルがG の受信の有無を監視し(ステップ1501)、受信があ 10 MRP、L3マルチキャストプロトコルがMLDの場合った場合には、L2マルチキャストプロトコルメッセー の情報の流れは、

・端末(GMR Pメッセージ送信)→LA N間中継装置 A(ML Dメッセージに変換、送信)→LA N間中継装 置B

のようになる。との場合、上述のステップ1704の変換処理では、MLDの"Multicast Listener Report"を生成して送信する。

【0080】また、上述のステップ1705では、"Multicast Listener Done"を生成して送信する。

【0081】(4) L2マルチキャストメッセージ→L3マルチキャスト(経路制御プロトコル)メッセージ L2マルチキャストプロトコルがGMRPで、L3マルチキャストプロトコルがDVMRPの場合、情報の流れは、図21の矢印240に示されるように、

・端末(GMR Pメッセージ送信)→LAN間中継装置 A(DVMR Pメッセージに変換、送信)→LAN間中 継装置B

となる。そして、GMRPの"Join"系および"L 0 eave"系のメッセージは、DVMRPの"Graf t"および"Prune"に変換される。

【0082】同様に、L2マルチキャストプロトコルが GMRPで、L3マルチキャストプロトコルがPIM-SMの場合、情報の流れは、

・端末(GMR Pメッセージ送信)→LAN間中継装置 A(PIM-SMメッセージに変換、送信)→LAN間 中継装置B

となる。そして、GMRPの"Join"系および"Leave"系のメッセージは、PIM-SMの"Join"/"Prune"に変換される。

【0083】同様に、L2マルチキャストプロトコルが GMRPで、L3マルチキャストプロトコルがPIM-DMの場合、情報の流れは、

・端末(GMR Pメッセージ送信)→LAN間中継装置 A(PIM-DMメッセージに変換、送信)→LAN間 中継装置B

となる。そして、GMRPの"Join"系および"Leave"系のメッセージは、PIM-DMの"Graft"および"Join"/"Prune"にそれぞれ

50 変換される。

(8)

【0084】同様に、L2マルチキャストプロトコルが GMRPで、L3マルチキャストプロトコルがCBTの 場合、情報の流れは、

13

・端末(GMRPメッセージ送信)→LAN間中継装置 A(CBTメッセージに変換、送信)→LAN間中継装 置B

となる。そして、GMRPの"Join"系および"L eave"系のメッセージは、CBTの"JOIN_R EQUEST" および "QUIT_NOTIFICAT ION"にそれぞれ変換される。

【0085】同様に、L2マルチキャストプロトコルが GMRPで、L3マルチキャストプロトコルがMOSP Fの場合、情報の流れは、

・端末(GMR Pメッセージ送信)→LA N間中継装置 A(MOSPFメッセージに変換、送信)→LAN間中 継装置B

となる。そして、GMRPの"Join"系のメッセー ジは、"Group-membership-LSA" に変換される。

【0086】次に、図17、図18、図19等を参照し 20 て、情報ネットワーク上を流れるマルチキャストパケッ トを監視して、マルチキャストアドレスのPrifix 部分を収集して登録し、L2マルチキャストプロトコル からL3マルチキャストプロトコルへの変換処理に利用 する例を示す。

【0087】とのため、図17に例示されるように、し A N 間中継装置 2 0 (A, B, C, . . .) の各々に は、中継するL3マルチキャストバケットを監視して、 マルチキャストアドレスのPrifix部分(たとえ ば、図10の上側のIPv4の先頭側9ビット、または 30 図16の上側のIPv6のマルチキャストアドレスの先 頭側96ビット)を抽出するモニタ処理部27と、この Prifixアドレスを格納するための変換テーブル1 40とを、図1の構成に追加して備えるようにする。

【0088】そして、図19のフローチャートに例示さ れるように、モニタ処理部27は、IPマルチキャスト パケットの受信を監視し(ステップ1801)、受信し たら、IPマルチキャストアドレスのPrifixアド レス部分を読み取り、種別毎に変換テーブル140に格 納する(ステップ1802)。

【0089】そして、たとえば、図14のフローチャー トのステップ1601、図15のフローチャートのステ ップ1701のように、L2のGMRPメッセージか ら、L3の、たとえば図6のIGMPメッセージへの変 換に際しては、IPマルチキャストアドレス100eの 生成に際して、GMRPメッセージから受け継いだ下位 23ビット(下位32ビット)以外の、上位側9ビット (96ビット)の生成に際して、変換テーブル140に 登録されているものを用いる。

【0090】次に、図27および図28を用いて、上述 50 C, . . .)に伝達されるとともに、元のL3レベルの

のような、L2マルチキャストプロトコルとL3マルチ キャストプロトコルとの間の変換処理にて、特定の端末 30から送信されたマルチキャストサービスへの加入処 理を実行した後、実際に、マルチキャストサーバ40か ら送信されたマルチキャストパケットを、当該端末30 に選択的に中継する動作について説明する。

【0091】まず、図27に例示されるL3マルチキャ ストテーブル250は、目的アドレスとしてのIPマル チキャストアドレス250aと、当該マルチキャストア 10 ドレスを持つマルチキャストパケットを中継すべき一つ または複数のサブネットを特定するための―つまたは複 数のサブネットマスクが列挙された送信先IPサブネッ ト250bとが対応付けられて格納されている。

[0092]なお、図1や図17等には例示しなかった が、このL3マルチキャストテーブル250は、たとえ ば I GMP等の広く普及したL3マルチキャストプロト コルのために、L3の中継動作を行うルータとして機能 するLAN間中継装置20 (LAN間中継装置C) に実 装されているものである。

【0093】すなわち、まず、IPマルチキャストバケ ットの受信したら(ステップ1901)、受信IPマル チキャストアドレスにて、L3マルチキャストテーブル 250を検索し(ステップ1902)、ヒットした場合 には、さらに、L2マルチキャストテーブル26のL2 マルチキャストアドレス26aに登録されている値の下 位23ビットを、1Pマルチキャストアドレスの下位2 3ビットで検索して、ヒットした場合には、送信先ポー ト26bに格納されている送信先ポートに接続されてい る端末30に対して、選択的にIPマルチキャストバケ ットを中継する(ステップ1904)。

【0094】ステップ1902およびステップ1903 でヒットミスの場合には、当該IPマルチキャストパケ ットは廃棄される(ステップ1905)。

【0095】図29および図30に、以上のような本発 明におけるL2およびL3レベルのマルチキャストプロ トコル間において、マルチキャストサービスへの加入メ ッセージを変換して伝達する処理(事前処理手順)と、 この事前処理手順後における実際のマルチキャストパケ ットの配信制御処理においてトラフィックが軽減される 40 様子を示す。

【0096】すなわち、図29 (a) および (b) は、 全てのLAN間中継装置20(スイッチ)に本発明のL 2とL3間のマルチキャストプロトコルの変換機能を備 えた場合である。

【0097】との場合、図29 (a) のように、端末3 Oが接続されるL2レベルスイッチとして機能するLA N間中継装置20(A)において、端末30から送信さ れるL3レベルのIGMPは、L2レベルのGMRPに 変換され、他のLAN間中継装置20(B.

IGMPも、そのままLAN間中継装置20(A)をス ルーして他のLAN間中継装置20(B, C, , ,) に伝達される。

【0098】との事前処理手順の実行の後、図29

(b) のように、バックボーン側のLAN間中継装置2 0(C)側にマルチキャストサーバ40から到来するI Pマルチキャストパケットは、端末30がL2レベルの GMRPの処理機能を備えていない場合でも、あたかも L2レベルのマルチキャストプロトコルをサポートして いるかのように、IPサブネット内で当該端末30に対 10 してのみ選択的に配信される。

【0099】図30 (a) および (b) は、バックボー ン側のLAN間中継装置20(C)にのみ、本発明のL 2とし3間のマルチキャストプロトコルの変換機能を備 えた場合である。

【0100】との場合、図30(a)のように、端末3 Oが接続されるL2レベルスイッチとして機能するLA N間中継装置20(A)は端末30から送信されるL3 レベルの I GMPをスルーさせてバックボーン側のLA N間中継装置20(C)に伝達し、LAN間中継装置2 0(C)において、端末30から送信されるL3レベル のIGMPは、L2レベルのGMRPに変換され、全て のLAN間中継装置20(A, B, C, . . .) に伝達 される。

【0101】との事前処理手順の実行の後、図30

(b) のように、バックボーン側のLAN間中継装置2 0 (C) 側にマルチキャストサーバ4 0から到来する I Pマルチキャストパケットは、端末30がL2レベルの GMRPの処理機能を備えていなくても、あたかもL2 レベルのマルチキャストプロトコルをサポートしている 30 かのように、IPサブネット内で当該端末30に対して のみ選択的に配信される。

【0102】とのように、本実施の形態の情報中継装置 によれば、パーソナルコンピュータ等の汎用OSに付随 して広く普及したIGMP等のL3レベルのマルチキャ ストプロトコルを、未だ、それほど普及してはいないが マルチキャストプロトコルの選択的な配信サービスが可 能なL2レベルのGMRP等のマルチキャストプロトコ ルに変換することで、 L2 レベルのマルチキャストプロ トコルによるサブネット内での選択的なマルチキャスト パケットの配信による少ないトラフッィクにてマルチキ ャストサービスを実現することができる。すなわち、サ ブネット内でのトラフィックを必要以上に増加させるこ となく、マルチキャストサービスを実現することが可能 となる。

【0103】また、普及度の未だ低いL2レベルのGM RP等のマルチキャストプロトコルを情報ネットワーク に接続される多数のホスト等の端末30に実装しなくて も、比較的数の少ないブリッジやルータ等のLAN間中 継装置20のみに実装することで、L2レベルのマルチ 50 せることができる、という効果が得られる。

キャストプロトコルによるサブネット内での選択的なマ ルチキャストパケットの配信を実現できる。すなわち、 ネットワークに接続され、マルチキャストサービスを利 用するホストにおけるソフトウェアの実装の簡略化を実 現することができる。

【0104】換言すれば、マルチキャストサービスに起 因するネットワークのトラフィック増加の抑制と、ネッ トワークに接続されるホスト等の端末へのマルチキャス トソフトウェアの実装の簡略化によるマルチキャストサ ービスの簡便な実現および利用とを両立させることが可 能となる。

【0105】さらに、端末に比較じて数の少ないLAN 間中継装置20にL2とL3レベルの間のマルチキャス トプロトコルの相互変換を行うソフトウェアを実装する だけで、ネットワークにおける多様なマルチキャストプ ロトコルの利用が可能となる。すなわち、ネットワーク に接続されるホストにおけるマルチキャスト用ソフトウ ェアの実装の簡略化と、多様なマルチキャストプロトコ ルの利用とを両立させるととが可能となる。

【0106】以上本発明者によってなされた発明を実施 の形態に基づき具体的に説明したが、本発明は前記実施 の形態に限定されるものではなく、その要旨を逸脱しな い範囲で種々変更可能であることはいうまでもない。

【0107】たとえば、本発明での変換処理の対象とな るし2レベルおよびし3レベルのマルチキャストプロト コルとしては、上述の実施の形態において例示したもの に限らず、プロトコルメッセージ中のマルチキャストサ ービスに関する本質的な情報が L2/L3 レベル間での 変換に際して論理的に保存されるように変換すること で、他のプロトコルにも適用することが可能である。

[0108]

【発明の効果】本願において開示される発明のうち、代 表的なものによって得られる効果を簡単に説明すれば、 以下のとおりである。

【0109】本発明の情報中継装置によれば、ネットワ ークのトラフィックを必要以上に増加させることなく、 マルチキャストサービスを実現することができる、とい う効果が得られる。

【0110】また、ネットワークに接続され、マルチキ ャストサービスを利用するホストにおけるソフトウェア の実装の簡略化を実現することができる、という効果が 得られる。

【0111】また、マルチキャストサービスに起因する ネットワークのトラフィック増加の抑制と、マルチキャ ストサービスの簡便な実現および利用とを両立させると とができる、という効果が得られる。

【0112】また、ネットワークに接続されるホストに おけるマルチキャスト用ソフトウェアの実装の簡略化 と、多様なマルチキャストプロトコルの利用とを両立さ

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の情報中継装置の一実施の形態であるLAN間中継装置を含む情報ネットワークの構成の一例を示す概念図である。

【図2】本発明の情報中継装置におけるL3マルチキャストプロトコルからL2マルチキャストプロトコルへの 変換処理を伴うマルチキャスト受信処理の一例を示すフローチャートである。

【図3】本発明の情報中継装置におけるL2マルチキャストでのフォワーディング処理の一例を示すフローチャ 10 ートである。

【図4】本発明の情報中継装置におけるL3マルチキャストプロトコルからL2マルチキャストプロトコルへの一般的な変換処理の一例を示すフローチャートである。

【図5】本発明の情報中継装置におけるL2マルチキャストテーブルの一例を示す説明図である。

【図6】L3レベルのマルチキャストプロトコルの一例であるIGMPのメッセージフォーマットの一例を示す概念図である。

【図7】 I GMPメッセージの種類の一例を示す説明図 20である。

【図8】L2レベルのマルチキャストプロトコルの一例 であるGMRPのメッセージフォーマットの一例を示す 概念図である。

【図9】GMR Pメッセージの種類の一例を示す説明図 である。

【図10】本発明の情報中継装置におけるIPv4マルチキャストアドレスとL2マルチキャストアドレスとの間の変換方法の一例を示す概念図である。

【図11】本発明の情報中継装置においてL2マルチキ 30 ャストプロトコルがGMRPの場合のL2マルチキャストプロトコル処理の一例を示すフローチャートである。 【図12】本発明の情報中継装置におけるL3マルチキャストプロトコルがIGMPの場合の、L2マルチキャストプロトコルへの変換処理の一例を示すフローチャートである。

【図13】本発明の情報中継装置におけるL2マルチキャストプロトコルからL3マルチキャストプロトコルへの一般的な変換処理における受信処理の一例を示すフローチャートである。

【図14】本発明の情報中継装置におけるL2マルチキャストプロトコルからL3マルチキャストプロトコルへの一般的な変換処理の一例を示すフローチャートである。

【図15】本発明の情報中継装置においてL2マルチキャストプロトコルがGMRP、L3マルチキャストプロトコルがIGMPの場合の変換処理の一例を示すフローチャートである。

【図 1 6 】本発明の情報中継装置における I P v 6 マル …マルチキャスト受信処理部、2 5 …フォワーディング チキャストアドレスと L 2 マルチキャストアドレスとの 50 処理部、2 6 … L 2 マルチキャストテーブル、2 7 …モ

間の変換方法の一例を示す概念図である。

【図17】本発明の情報中継装置の変形例の構成の一例 を示す概念図である。

【図18】本発明の情報中継装置においてマルチキャストプロトコルパケットから収集したprifixアドレスが格納される変換テーブルの一例を示す概念図である

【図19】本発明の情報中継装置の変形例におけるマルチキャストバケットのモニタ処理の一例を示すフローチャートである。

【図20】本発明の情報中継装置におけるL2マルチキャストプロトコルとL3マルチキャストプロトコルの変換関係の一例を示す概念図である。

【図21】本発明の情報中継装置を含む情報ネットワークにおけるマルチキャストプロトコルの変換を伴う情報の流れの一例を示す概念図である。

【図22】L3マルチキャストプロトコルの一例である DVMRPのメッセージフォーマットの一例を示す概念 図である。

0 【図23】L3マルチキャストプロトコルの一例である PIM-DM/PIM-SMのメッセージフォーマット の一例を示す概念図である。

【図24】L3マルチキャストプロトコルの一例である CBTのメッセージフォーマットの一例を示す概念図で ある

【図25】L3マルチキャストプロトコルの一例である MOSPFのメッセージフォーマットの一例を示す概念 図である。

【図26】L3マルチキャストプロトコルの一例である 0 ML Dのメッセージフォーマットの一例を示す概念図で ある。

【図27】本発明の情報中継装置におけるL3マルチキャストテーブルの一例を示す概念図である。

【図28】本発明の情報中継装置におけるマルチキャストパケットの中継処理の一例を示すフローチャートである

【図29】(a)および(b)は、情報ネットワークに 設置される全ての情報中継装置にに本発明のL2とL3 レベル間のマルチキャストプロトコルの変換機能を備え 40 た場合の作用の一例を示す概念図である。

【図30】(a) および(b) は、情報ネットワークにおいてバックボーン側の情報中継装置にのみ、本発明の L2とL3レベル間のマルチキャストプロトコルの変換機能を備えた場合の作用の一例を示す概念図である。

【符号の説明】

10…ローカルエリアネットワーク(LAN)、20… LAN間中継装置、21…通信処理部、22…変換処理 部、23…L2マルチキャストプロトコル処理部、24 …マルチキャスト受信処理部、25…フォワーディング 処理部、26…L2マルチキャストテーブル、27…モ

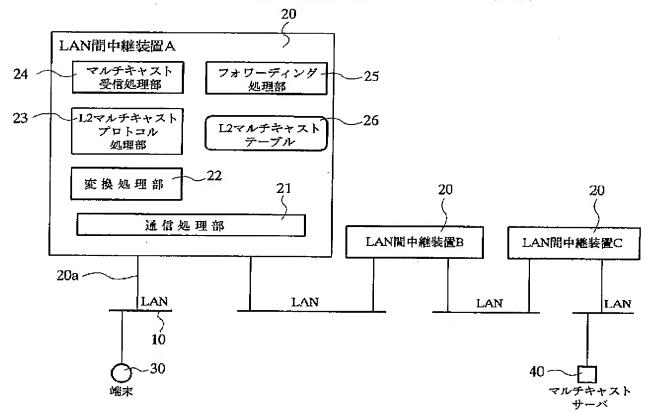
18

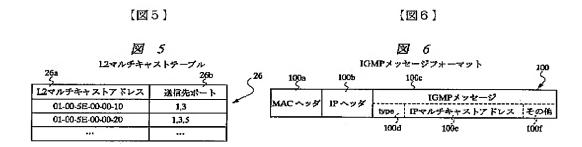
ニタ処理部、30…端末、40…マルチキャストサーバ、100…IGMPメッセージフォーマット、110 …テーブル、120…GMRPメッセージフォーマット、130…テーブル、140…変換テーブル、150 …テーブル、160…DVMRPメッセージフォーマッ*

*ト、170…PIM-SM/DMメッセージフォーマット、180…CBTメッセージフォーマット、190… MOSPFメッセージフォーマット、200…MLDメッセージフォーマット、250…L3マルチキャストテーブル。

【図1】

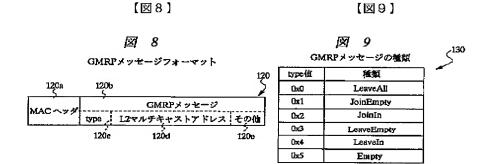
図 1 LAN間中継装置構成、およびネットワーク構成例





111000001(2進数)

[図2] [図3] 図 2 図 3 マルチキャスト曼信処理部フロー フォワーティング処理部フロー マルチキャスト受信処理) フォワーティング処理 1001 L2マルチキャスト メッセージ受信? MACマルチキャスト テーブル検索 ,1101 1002 1102 -テーブル Hit? 1104 N 2マルチキャスト プロトコル メッセージ受信? 1003 1103 受信ポート以外の送信先 ポートへパケット中継 全ポートへパケット中継 /またはパケット破棄 1005 1006 1004 N フォワーディング 処理 1.2マルチキャスト プロトコル処理 变换処理 完 了 【図4】 【図7】 **Ø** 4 図 7 変換処理部プロー ICMPメッセージの種類 <¹¹⁰ 変換 処理 typelit 蒼類 受信メッセージ内の L3マルチキャストアドレスから L2マルチキャストアドレスへ変換 0x11 Membership Query -130I 0x12Version1 Membership Report Version2 Membership Report 0x16 受信メッセージが ・チキャスト送信要求? 0x17 Version2 Leave Group 0x22 Version3 Membership Report 1303 受信メッセージが ルチキャスト送信拒否 要求7 1306 1304 【図18】 12マルチキャスト プロトコルの送信拒否 メッセージを生成、送信 L2マルチキャスト プロトコルの送信要求 メッセージを生成、送信 図 18 1307 1305 L2マルチキャス テーブルのエン 削除更新 12マルチ 変換テーブル ブルのエン 追加更新 140 Prefixナドレス 111000000(2选数)

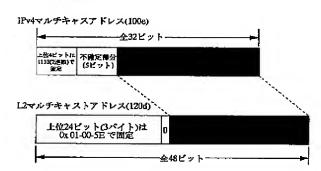


完 了

[図10]

図 10

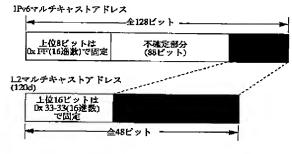
IPWマルチキャストアドレスとL2マルチキャストアドレス との間の変換方法



【図16】

図 16

IPv6マルチキャストアドレスと、L2マルチキャストアドレス との間の変換方法



【図19】

[図11]

図 11 L2マルチキャストプロトコルがGMRPの場合 のL2マルチキャストプロトコルが短標第フロー

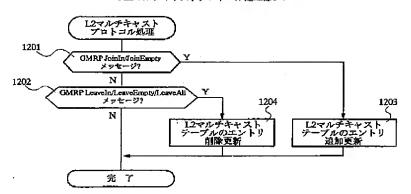
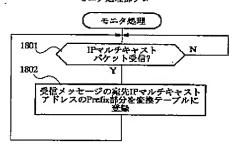


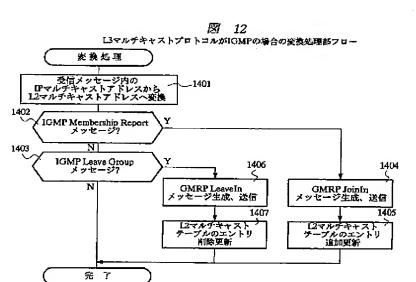
図 19

モニタ処理部フロー



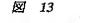
【図14】

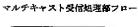
【図12】



【図13】

[図20]





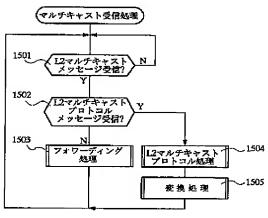
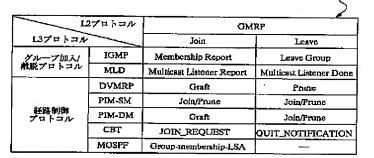


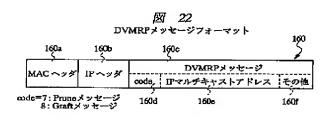
図 20	
------	--

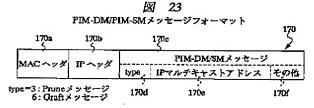
1.2マルチキャストプロトコルメッセージと 1.3マルチキャストプロトコルメッセージとの変換表



【図23】

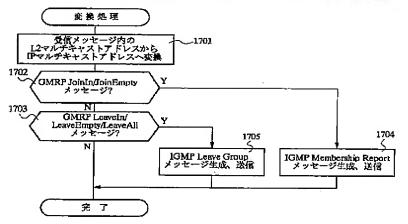
【図22】





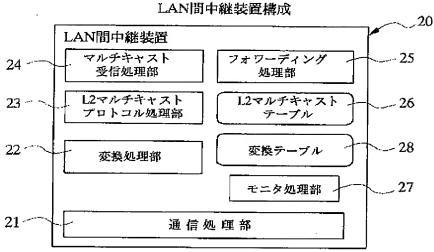
【図15】

図 15
L2マルチキャストプロトコルがGMRPL3マルチキャストプロトコルがIGMPの場合の変換処理能フロー



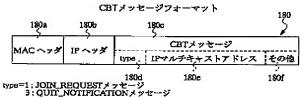
[図17]

図 17

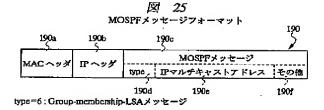


【図24】

24

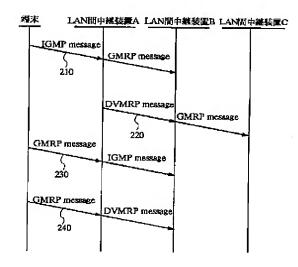


【図25】

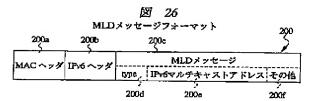


[図21]

図 21 メッセージの送信フロー

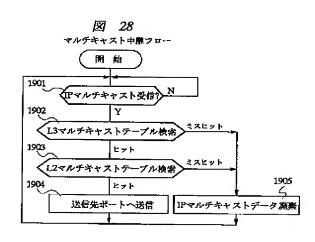


[図26]



type=131 : Multicast Listener Report メッセージ 132 : Multicast Listener Done メッセージ

[図28]

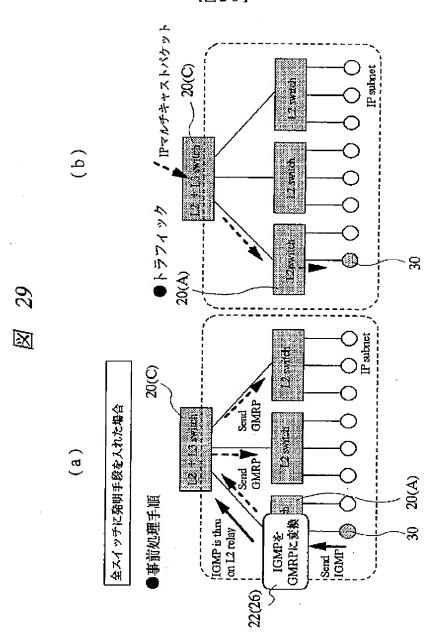


【図27】

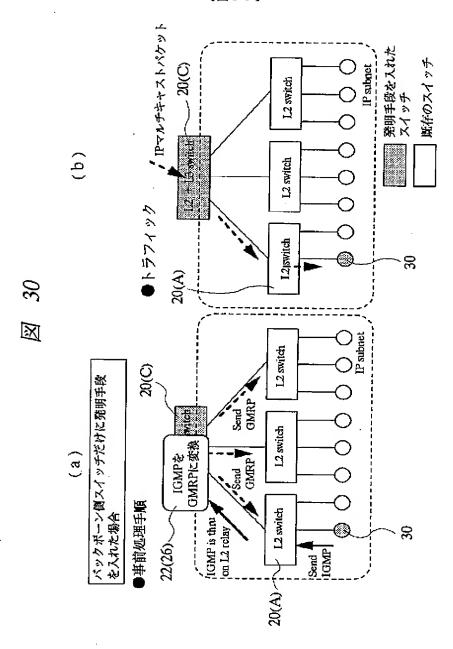
図 27 L3マルチキャストテーブル

IPマルチキャストアドレス	送信先IPサブネット	7 250
destination address	suboet mask リスト	
;	:	7
250a	250b	_1

[図29]



【図30】



フロントページの続き

(51)Int.Cl.'

識別記号

FI H04L 13/00

テーマコード(参考)

307A

HO4L 29/08

F ターム(参考) 5K030 GA03 GA07 HD03 KA04 KA06 LA08 LB15 LD06 MC08 5K033 AA02 AA04 BA13 CB02 CB08 CB13 DA05 DB12 DB19 EC04 5K034 AA02 AA10 BB07 DD03 EE11 FF11 HH61

> 9A001 CC06 CC07 CC08 DD06 FF03 JJ27 KK56